

# Algorytmny równoległe

# Sekwencyjne mnożenie macierzy

Marcin Rociek  
Informatyka, IV rok

25 października 2001

## 1 Założenia

Badanie sekwencyjnego mnożenia macierzy przeprowadzone zostało dla różnych typów danych przechowywanych w macierzach, różnych sposobach przechowywania macierzy, przeglądania macierzy oraz wreszcie dla różnych kompilatorów i systemów operacyjnych.

### 1.1 Typy danych

Danymi przechowywanymi w macierzach były liczby typu float (4 bajty) oraz double (8 bajtów). Ponieważ czasy mnożenia macierzy składających się z danych typu int (4 bajty) były zbliżone do czasów mnożenia macierzy liczb float, ograniczono się więc tylko do tych dwóch wyżej wymienionych typów.

### 1.2 Przechowywanie macierzy w pamięci

Generalnie macierze były przechowywane wedle takiej zasady, w której znajdujące się obok siebie liczby z jednego wiersza macierzy znajdują się w pamięci obok siebie. Dla dynamicznego przydzielania pamięci rozpatrzone zostały dwa przypadki: 1) jedna duża tablica o rozmiarach  $n \times n$ ; 2)  $n$ -elementowa tablica wskaźników do  $n$ -elementowych tablic zawierających liczby z jednego wiersza. W pierwszym przypadku miejsce w tablicy, w którym znajduje się dana liczba (indeks) określamy sami jako  $y \cdot n + x$ . Przy mnożenia macierzy, gdzie odczyt/zapis następuje do kolejnych miejsc w wierszu/kolumnie można zamiast mnożenia w celu wyznaczenia indeksu stosować po prostu jego odpowiednie zwiększanie. W drugim przypadku do danej liczby dostajemy się po prostu poprzez  $m[y][x]$ .

Podobne dwa przypadki zbadane zostały dla statycznego przydzielania pamięci, z tym że wielkości mnożonych macierzy ustalone były już na etapie kompilacji:

```
const int size = 500;  
float m[size*size];           // w przypadku tablicy jednowymiarowej  
float m[size][size];         // w przypadku tablicy dwuwymiarowej
```

Ponadto przyjęto założenie, że wszystkie trzy macierze (tj. wejściowe i wyjściowa) są przechowywane w jednaki sposób.

### 1.3 Przeglądanie macierzy

Macierz wynikowa tworzona była dwoma różnymi sposobami: poziomo (wtedy zapisywane są kolejne komórki pamięci, znajdujące się w jednym wierszu) lub pionowo. Stosowanie dwóch metod przeglądania macierzy eliminuje konieczność sprawdzania innych niż pozioma metod przechowywania macierzy.

### 1.4 Systemy operacyjne i kompilatory

Testy przeprowadzono w dwóch różnych środowiskach: w systemie Windows, gdzie użytym kompilatorem był `cl` (z Microsoft Visual C++) oraz w systemie Linux, gdzie kod kompilowany był przy pomocy `g++`.

Należy przy tym zaznaczyć, że w przypadku obu kompilatorów istotne okazało się włączenie opcji optymalizujących (`-O3` dla `gcc` i `-Ox` dla `cl`), gdyż ich brak powodował *kilkukrotne* wydłużenie czasu działania programu.

## 2 Wyniki dla macierzy $500 \times 500$ i $1000 \times 1000$

W tabeli 1 zestawiono czasy obliczeń (w sekundach), dla macierzy  $500 \times 500$  i  $1000 \times 1000$  dla każdego przypadku typu danych itp. Pogrubioną czcionką zaznaczone są wyniki najlepsze.

Zaskakujące są niekorzystne wyniki otrzymane pod Linuxem dla małej macierzy liczb float, oraz wyniki otrzymane pod Windowsami dla dużej macierzy liczb double. W tym drugim przypadku jeszcze dziwniejsze jest dwukrotne wydłużenie czasu obliczeń przy wykorzystaniu dynamicznie zaalokowanego bloku pamięci!

(1)	(2)	(3)	(4)	float		double	
				$500 \times 500$	$1000 \times 1000$	$500 \times 500$	$1000 \times 1000$
W	D	A	H	3,15	34,14	5,7	127,74
W	D	A	V	4,15	35,55	8,2	108,88
W	D	V	H	5,37	48,8	8,07	80,73
W	D	V	V	4,3	38,38	9,23	82,99
W	S	A	H	3,15	36,82	5,4	65,4
W	S	A	V	4,18	38,13	4,99	61,82
W	S	V	H	<b>3,14</b>	37,46	5,49	68,93
W	S	V	V	4,20	35,29	<b>4,84</b>	59,76
L	D	A	H	13,7	<b>30,82</b>	4,97	<b>49,48</b>
L	D	A	V	4,14	35,03	6,46	51,34
L	D	V	H	6,11	51,77	9,57	77,66
L	D	V	V	5,03	42,14	6,94	58,89
L	S	A	H	4,67	39,44	6,31	81,26
L	S	A	V	5,06	43,68	7,79	87,52
L	S	V	H	4,55	38,98	6,31	76,93
L	S	V	V	5,27	44,65	7,78	88,27

Tablica 1: Porównanie czasu obliczeń dla różnych sposobów reprezentacji danych, kolejności ich przeglądania itp. Kolumna (1) to system operacyjny (i co za tym idzie - kompilator): W - Windows (cl), L - Linux (gcc); kolumna (2) to sposób alokacji pamięci: D - dynamicznie, S - statycznie; kolumna (3) to sposób reprezentacji macierzy: A - jedna duża tablica  $n \times n$ , V - tablica  $n$  wektorów o rozmiarze  $n$ ; kolumna (4) to kolejność przeglądania danych: H - poziomo, V - pionowo.

## 3 Wykresy $t = f(n)$

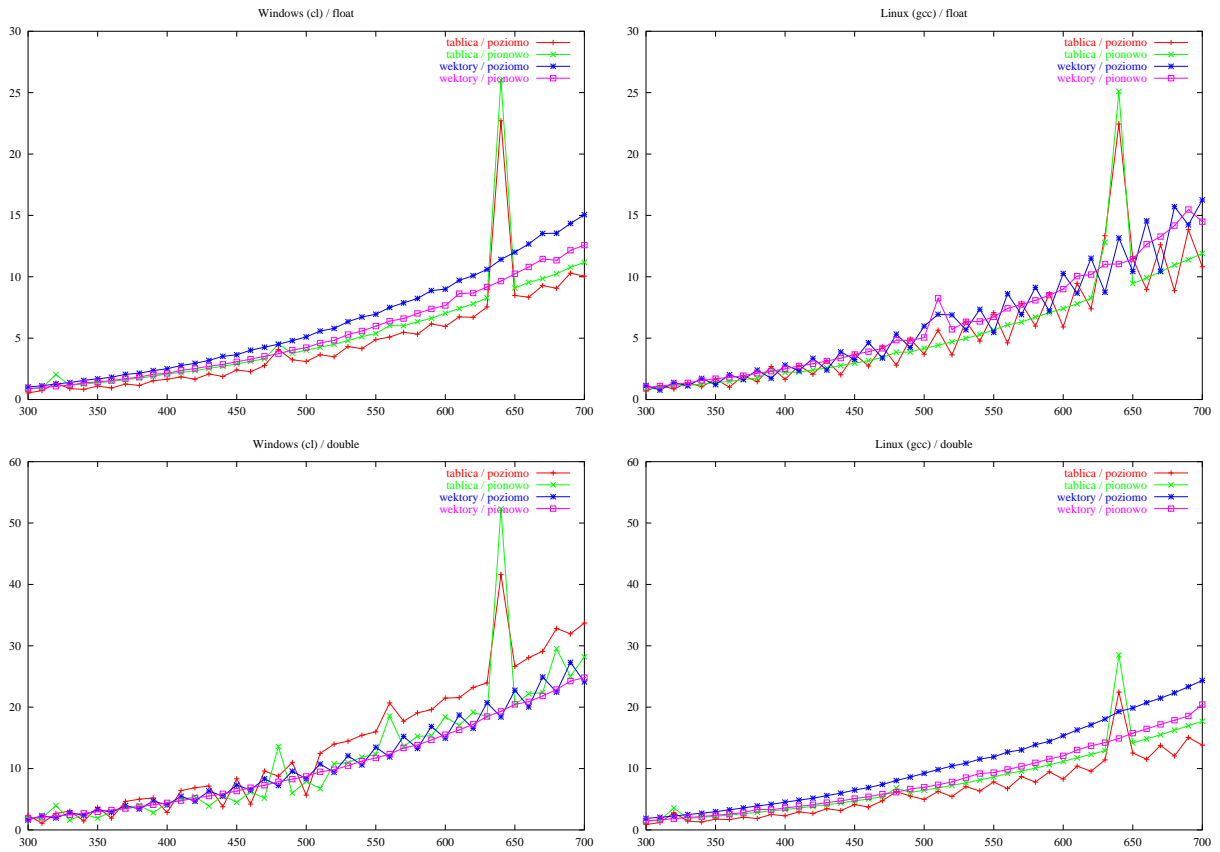
Ponieważ serie liczb podane w tablicy 1 niewiele niestety mówią, wykonano jeszcze kilka wykresów obrazujących czas obliczeń w zależności od wielkości macierzy (testy te wykonano tylko dla przypadku pamięci alokowanej dynamicznie).

Rysunek 1 przedstawia takie właśnie wykresy wykonane dla macierzy o rozmiarach od  $300 \times 300$  do  $700 \times 700$  z krokiem co 10. Widać, że niektóre z wykresów rosną w miarę jednostajnie, inne zaś w sposób ząbkowy. Charakterystycznym elementem jest dziwne spowolnienie obliczeń dla macierzy  $640 \times 640$  występujące w każdym przypadku, gdy macierz przechowywana jest w tablicy jednowymiarowej. Poza tym szczególnym przypadkiem wydaje się, że przechowywanie macierzy w tablicy jednowymiarowej jest najlepszym rozwiązaniem (z wyjątkiem macierzy liczb double mnożonych pod Windowsami).

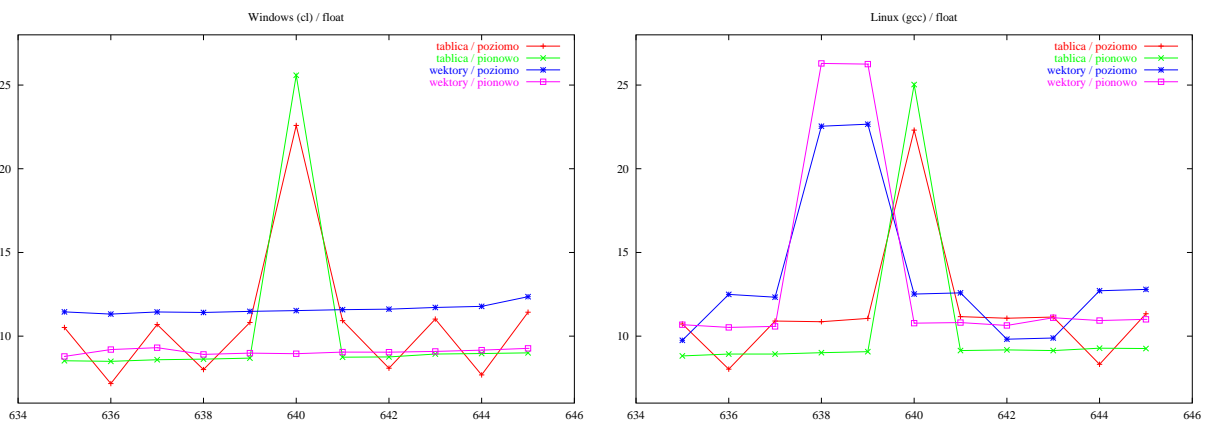
Aby dokładniej przyjrzeć się zagadkowej liczbie 640 wykonane zostały jeszcze dwa wykresy dla macierzy o rozmiarach od  $635 \times 635$  do  $645 \times 645$ , przy czym dla zwiększenia pewności każdy wynik został wyznaczony jako średnia z 5 pomiarów. Jak widać na rysunku 2 oprócz wspomnianego spowolnienia macierzy  $640 \times 640$  pojawiły się nowe spowolnienia, tym razem dla macierzy przechowywanej jako wektory, ale tylko w przypadku Linuxa.

## 4 Wykorzystany sprzęt i oprogramowanie

Testy przeprowadzone zostały na maszynie wyposażonej w procesor Intel Celeron 433MHz, 128KB pamięci podręcznej, 384MB pamięci RAM. Systemem operacyjnym był Windows 98 SE oraz Linux (Slackware 7, jądro 2.2.13). Do kompilacji używany był kompilator **cl 11.00.7022** (z MSVC++ 5.0) oraz **g++ egcs-2.91.66**.



Rysunek 1: Czas obliczeń (w sekundach) w zależności od wielkości macierzy (z krokiem co 10). Wyraźnie widoczne zagadkowe spowolnienia dla macierzy  $640 \times 640$  przechowywanej w jednej dużej tablicy.



Rysunek 2: Czas obliczeń (w sekundach) w zależności od wielkości macierzy (z krokiem co 1). Każdy wynik jest średnią z 5 pomiarów. Ukazały się kolejne zagadkowe spowolnienia dla macierzy  $638 \times 638$  i  $639 \times 639$  przechowywanych w wektorach, ale tylko w przypadku Linuxa (gcc)!